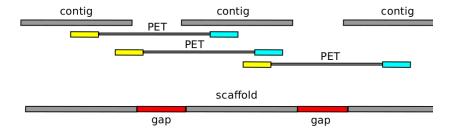
[MBI.A] Asembler DNA, sparowane końce - dokumentacja końcowa

Michał Aniserowicz, Jakub Turek

Opis problemu

Zadanie polega na implementacji aplikacji, która umożliwia tworzenie *scaffoldów* na podstawie dostarczonych zbiorów *contigów* oraz sekwencji PET.



Założenia

W ogólnym przypadku rekonstrukcja sekwencji contigów nie jest możliwa. Z tego względu, na potrzeby projektu przyjęto następujące założenia:

- Początki i końce łańcuchów PET to sekwencje unikalne. Wystąpienie takiej sekwencji w jednym z contigów oznacza, że jest to odpowiednio początek lub koniec sekwencji PET.
- Badane są wyłącznie takie permutacje contigów, dla których wystąpienie początku sekwencji PET implikuje przynajmniej częściowe wystąpienie jej końca w dalszej części łańcucha. Innymi słowy początek lub koniec sekwencji PET nie może w całości wystąpić w przerwie (qap) scaffoldu.
 - Wyjątkiem od tej reguły jest początek i koniec scaffoldu, gdzie mogą występować, odpowiednio, niesparowane końce lub początki sekwencji PET.
- Sekwencje należące do różnych par sparowanych końców mogą częściowo zachodzić na siebie.

Algorytm

Do rozwiązania zadania użyty został algorytm typu brute-force działający na wstępnie odfiltrowanym zbiorze kombinacji contigów. Algorytm przebiega według następującego schematu:

- 1. Wyznaczane są wszystkie permutacje zadanego zbioru contigów.
- 2. Permutacje zostają wstępnie sprawdzone:
 - następuje próba znalezienia sekwecji PET, której początek i koniec w całości zawiera się w dowolnej parze contigów:
 - jeśli taka sekwencja nie zostanie znaleziona, wszyskie permutacje zostają uwzględnione w kolejnych krokach algorytmu;
 - każda permutacja jest sprawdzana pod względem kolejności wystąpienia contigów zawierających znalezioną sekwencję:
 - jeśli contig zawierający początek sekwencji znajduje się przed contigiem zawierającym jej koniec, to dana permutacja zostaje uwzględniona w kolejnych krokach algorytmu,
 - w przeciwnym wypadku, permutacja zostaje odrzucona.
- 3. Na podstawie każdej z zaakceptowanych permutacji budowany jest *scaf-fold*:
 - dla każdej sekwencji PET:
 - (a) następuje próba znalezienia *contiga* zawierającego (w całości lub częściowo¹) początek sekwencji,
 - (b) przeglądane są *contigi* występujące po znalezionym, w celu odnalezienia *contiga* zawierającego koniec sekwecji,
 - (c) jeśli odległość pomiędzy znalezioną parą conitgów dopuszcza istnienie pomiędzy nimi sekwencji PET, to pomiędzy te contigi wstawiany jest odpowiedniej długości gap,
 - (d) jeśli w którymkolwiek z powyższych kroków nastąpiło niepowodzenie (odpowiedni conitg nie został odnaleziony lub sprawdzenie odległości dało wynik negatywny), to wykonywane jest sprawdzenie, czy pierwszy contig zawiera koniec sekwecji lub czy ostatni conitg zawiera jej początek - taka sytuacja uznawana jest za poprawną,
 - (e) aktualizowany jest ranking R, określający liczbę pokrywających się zasad początku lub końca sekwencji PET z odnalezionymi contigami.
 - jeżeli R > 0, to dany *scaffold* dodawany jest listy wynikowej algorytmu.
- 4. Uzyskana lista scaffoldów sortowana jest według malejących wartości R.

¹Częściowe pokrycie sekwencji PET występuje, gdy contig zaczyna się końcem fragmentu (tzn. początku lub końca) danej sekwencji lub kończy początkiem fragmentu tej sekwecji. Minimalny akceptowalny stosunek części pokrytej do całości fragmentu określony jest w pliku konfiguracyjnym aplikacji.

Implementacja

Projekt został zaimplementowany w języku C# (platforma .NET). Testy jednostkowe zostały napisane w oparciu o platformę $NUnit^2$, z użyciem biblioteki Rhino $Mocks^3$.

Aplikacja posiada interfejs okienkowy stworzony w technologii WPF, umożliwiający odczyt danych wejściowych z/zapis danych wyjściowych do pliku. Na dane wejściowe składają się:

• Opis conitg'ow w postaci łańcuchów tekstowych oddzielonych znakami nowej linii.

ACAGCTTA CCGGGTAC TACAGCTT

• Opis sekwencji PET w postaci dwóch sekwencji (początek, koniec) oraz długości łańcucha. Dane w sekwencji oddzielone przecinkami, natomiast kolejne PET'y oddzielone znakami nowej linii.

```
GATC, CCAT, 100
GGCT, AGAA, 1500
```

Dane wyjściowe to uporządkowana sekwencja contigów oddzielonych znakami spacji reprezentującymi długość przerwy (gap).

CCGGGTAC TACAGCTT ACAGCTTA

Przykład

• Plik wejściowy:

ACAGCTTA
CCGGGTAC
TACAGCAA
CCG,TACA,15
GCA,GCT,13

• Plik wyjściowy:

CCGGGTAC TACAGCAA ACAGCTTA

²http://www.nunit.org/

³http://www.ayende.com/wiki/Rhino+Mocks.ashx

Testowanie

Program wykonany w ramach projektu tworzony był z wykorzystaniem metodyki Test Driven Development⁴, czego skutkiem jest znaczne pokrycie testami jednostkowymi - testów jest ok. 70. Przetestowane zostały m.in. następujące przypadki:

- odrzucenie niepoprawnych permutacji contigów (patrz krok 2 algorytmu),
- odnalezienie całkowitego pokrycia fragmentów sekwencji PET przez sąsiadujące *contigi* (kroki 3a, 3b),
- odnalezienie całkowitego pokrycie fragmentów sekwencji PET przez contigi oddalone od siebie (kroki 3a, 3b),
- $\bullet\,$ odnalezienie wystąpienia końca fragmentu sekwencji PET w początku contigu (krok 3a / 3b),
- odnalezienie wystąpienia początku fragmentu sekwencji PET w końcu *contigu* (krok 3a / 3b),
- odnalezienie całkowitego pokrycia pomimo występującego we wcześniejszym contigu pokrycia częściowego (kroki 3a / 3b),
- wstawienie *gapów* pomiędzy dwa *contigi* całkowicie pokrywające fragmenty sekwencji PET (krok 3c),
- wstawienie gapów pomiędzy dwa contigi częściowo pokrywające fragmenty sekwencji PET (krok 3c),
- weryfikacja odległości pomiędzy conitgami (krok 3c),
- odnalezienie niesparowanego końca sekwencji PET w pierszym contigu (krok 3d),
- odnalezienie niesparowanego początku sekwencji PET w ostatnim *contigu* (krok 3d),
- obliczanie rankingu R scaffoldu (krok 3e),
- odrzucenie scaffoldów o zerowej wartości rankingu R (krok 3),
- ullet sortowanie scaffoldów według wartości rankingu R (krok 4). Ponadto dokonano wielokrotnych "ręcznych" testów z wykorzystaniem przygotowanych danych wejściowych. Wynik wszystkich testów był pozytywny.

⁴http://pl.wikipedia.org/wiki/Test-driven_development